

第5章 图

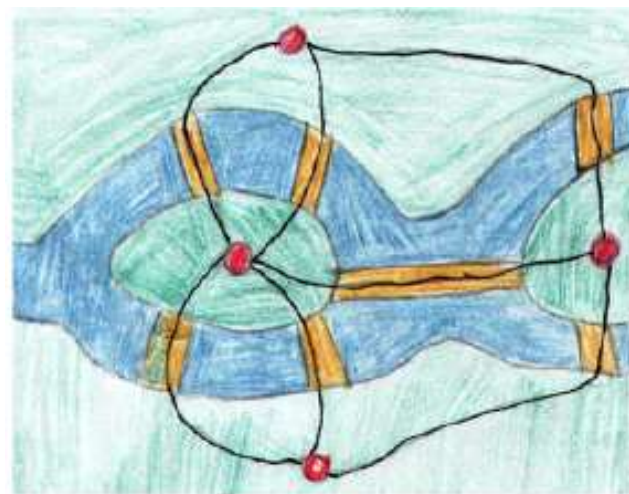
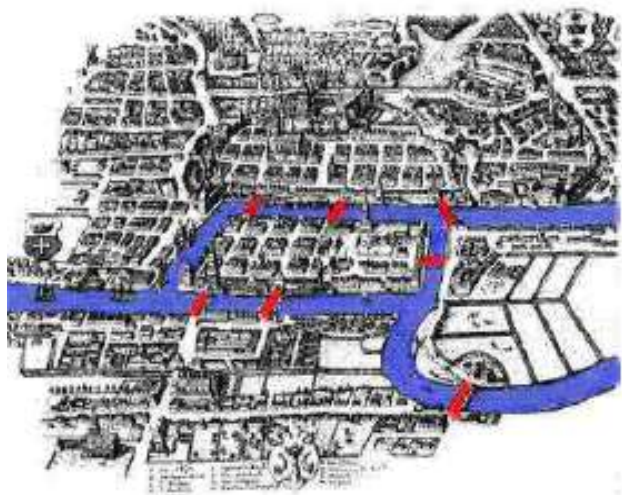
杭州电子科技大学

图

- 基本概念
- 图的连通性
- 树
- 图的矩阵表示
- 欧拉图与哈密顿图

图论起源

- 图论的起源—Konigsberg七桥问题：从河岸或岛的某处出发，经过每座桥恰好一次又回到出发点



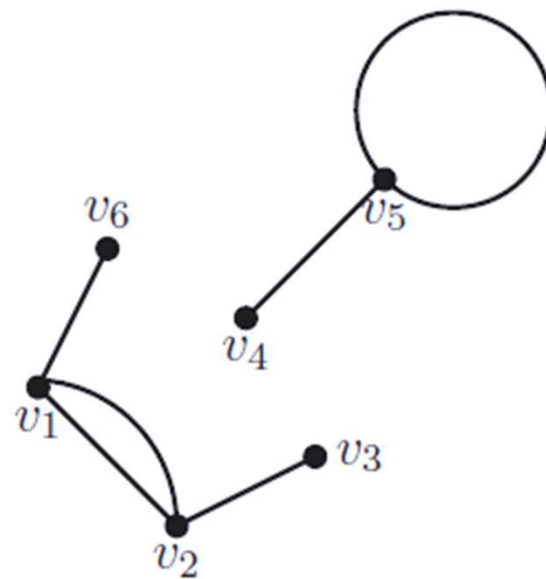
- Königsberg七桥问题最终由欧拉解决(1736年)

图的基本概念

- 定义5.1 一个图 G 是一个序偶 $\langle V, E \rangle$ ，其中， V 是一个非空集合， E 是 $V \times V$ 的某个多重子集。分别称 V 和 E 是图 G 的顶点和边集， V 中的元素是图 G 的顶点， E 中的元素是图 G 的边。

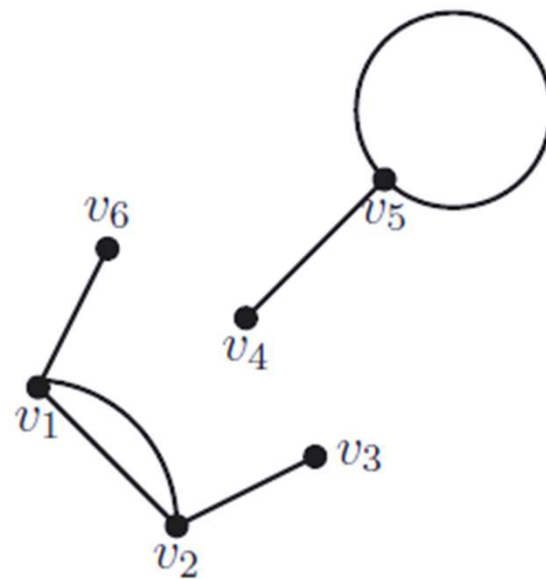
- 右图 $G = \langle V, E \rangle$ 中：

- $V = \{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6\}$
- $E = \{(v_1, v_2), (v_1, v_2), (v_2, v_3), (v_4, v_5), (v_5, v_5), (v_1, v_6)\}$



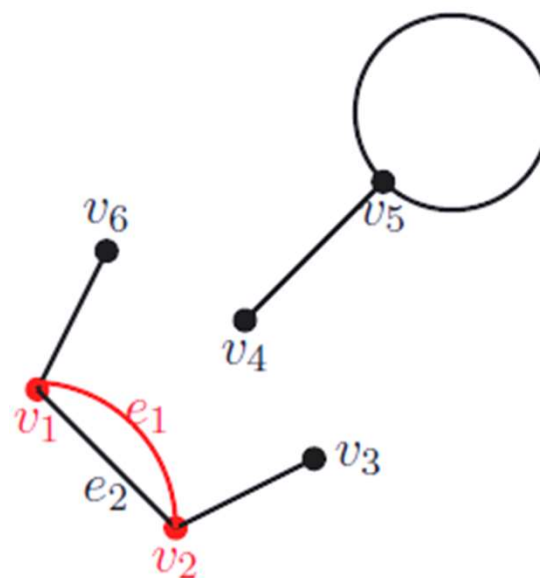
图的基本概念

- 对于图 $G = \langle V, E \rangle$
 - 若 $|V|=p, |E|=q$, 称 G 为 (p, q) 图, p 称为图 G 的阶。
 - 若 $E=\emptyset$, 则称 G 为零图
 - $(1,0)$ 图称为平凡图
 - 若 V 和 E 都是有限集, 则称 G 是有限图, 否则称 G 是无限图



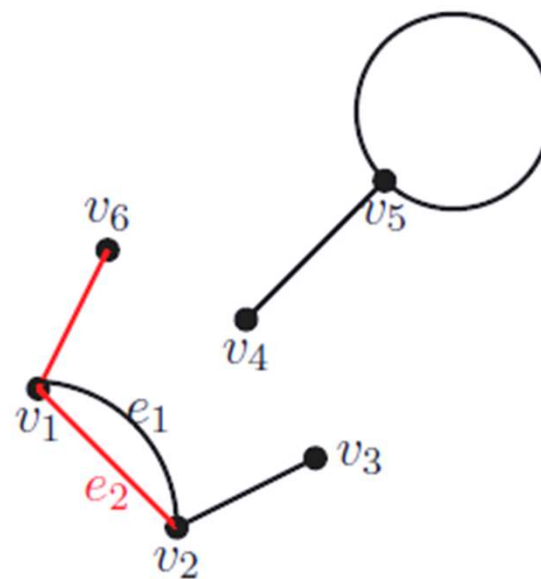
图的基本概念

- 对于图 $G = \langle V, E \rangle$
 - 若边 $e = (u, v)$, 则称顶点 u 与顶点 v 相**邻接**; 并说顶点 u 与边 e 相**关联**, 顶点 v 与边 e 相**关联**;



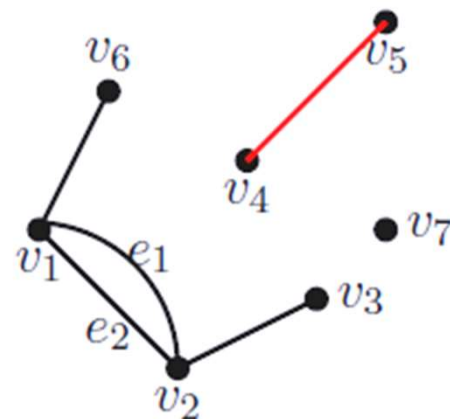
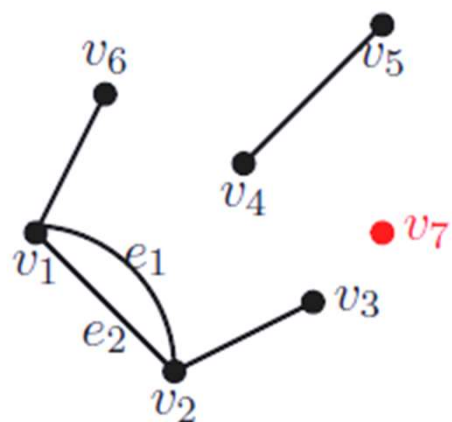
图的基本概念

- 对于图 $G = \langle V, E \rangle$
 - 若边 e 和边 f 有一个共同的端点，则称边 e 和边 f 相邻接；



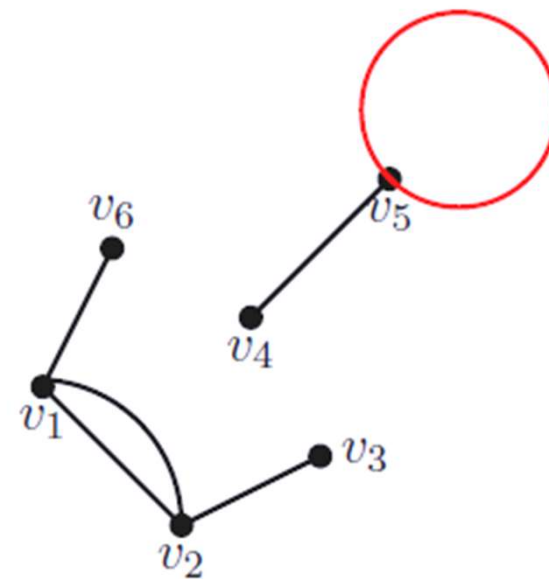
图的基本概念

- 对于图 $G = \langle V, E \rangle$
 - 没有边关联于它的顶点称为**孤立点**
 - 不与其他任何边相邻接的边称为**孤立边**。



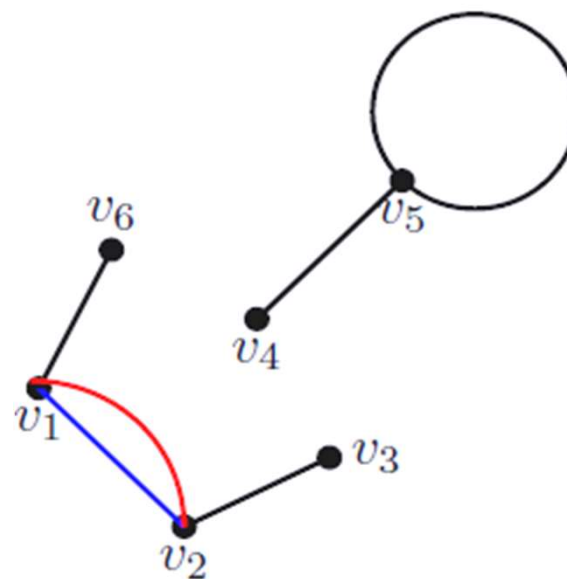
图的基本概念

- 在图中，两端点相同的边称为环；



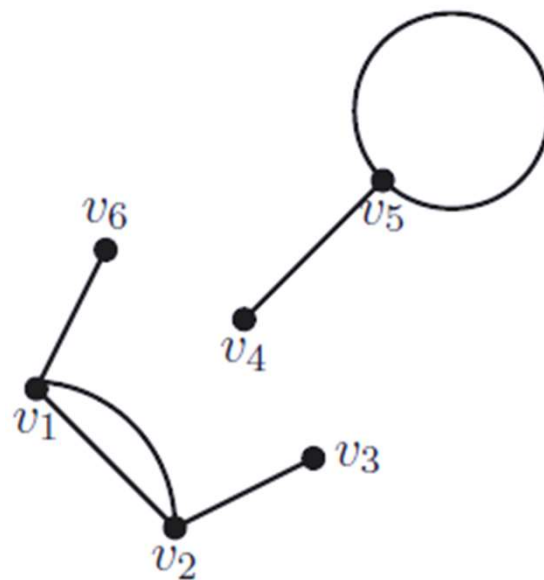
图的基本概念

- 在图中，两端点相同的边称为**环**；
- 两端点间的若干条边称为**平行边**；



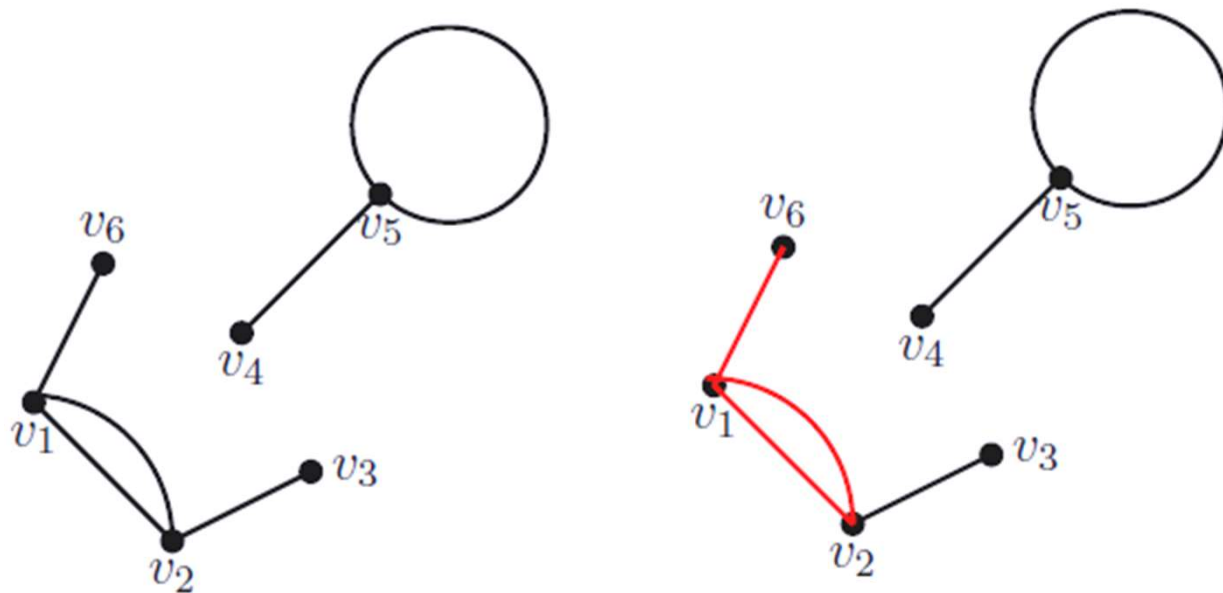
图的基本概念

- 在图中，两端点相同的边称为**环**；
- 两端点间的若干条边称为**平行边**；
- 有环的图称为**带环图**；没有环的图称为**无环图**；有平行边的图称为**多重图**；既没有环也没有平行边的图，称为**简单图**。



图的基本概念

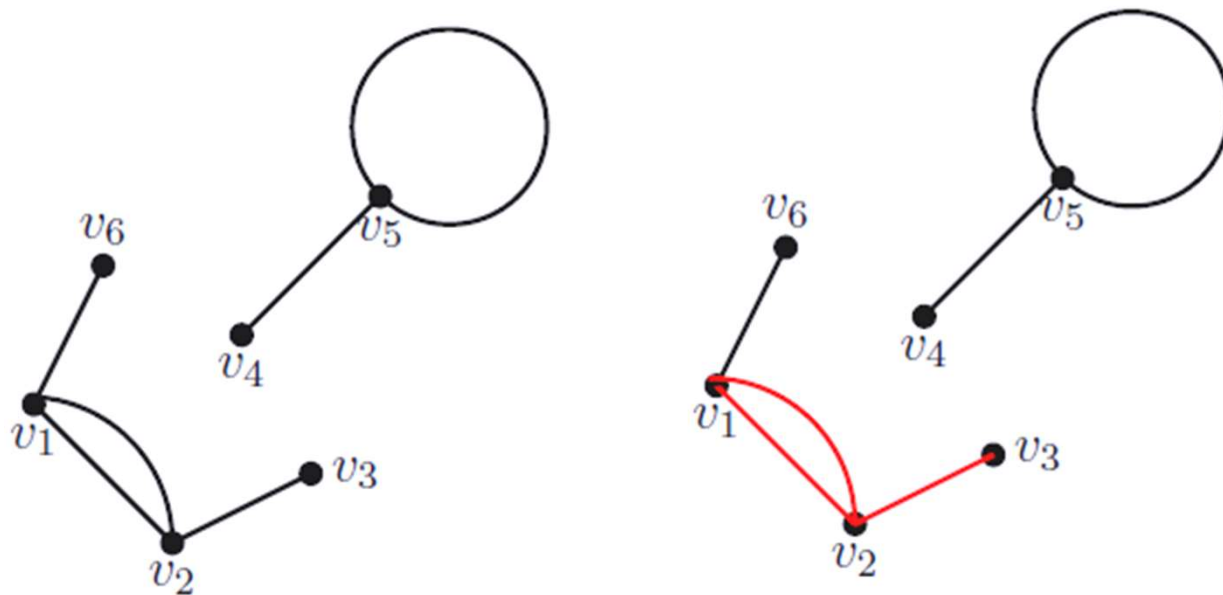
- 设 $G = \langle V, E \rangle$, $v \in V$, E 中与点 v 关联的边的条数称为 v 的度, 记作 $d(v)$ 。



$$d(v_1) = 3$$

图的基本概念

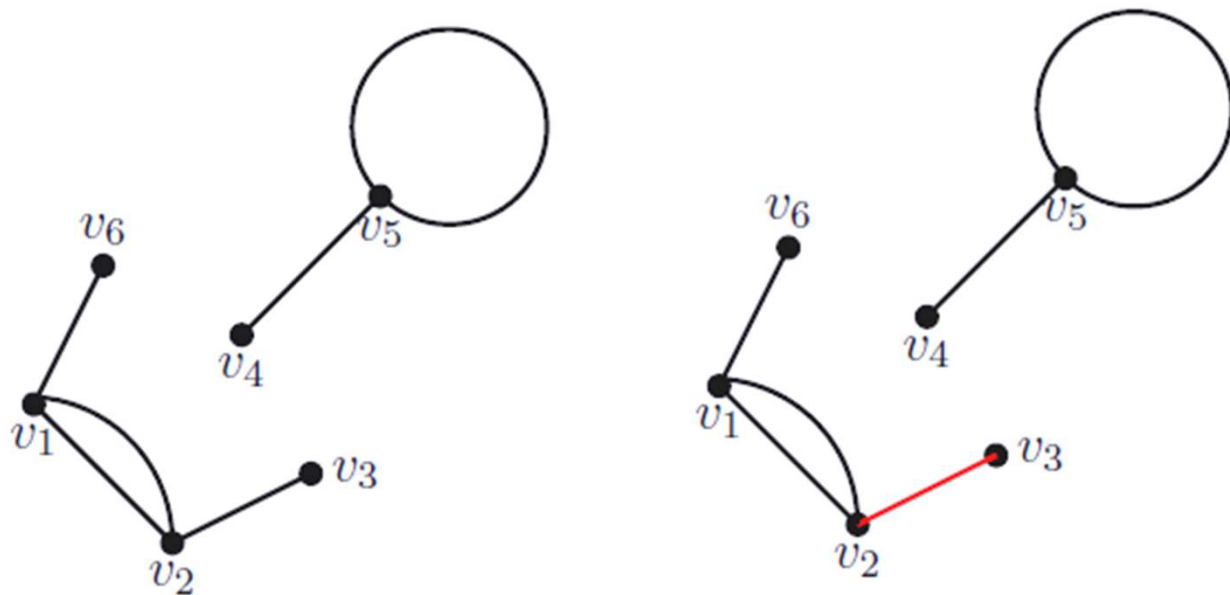
- 设 $G = \langle V, E \rangle$, $v \in V$, E 中与点 v 关联的边的条数称为 v 的度, 记作 $d(v)$ 。



$$d(v_2) = 3$$

图的基本概念

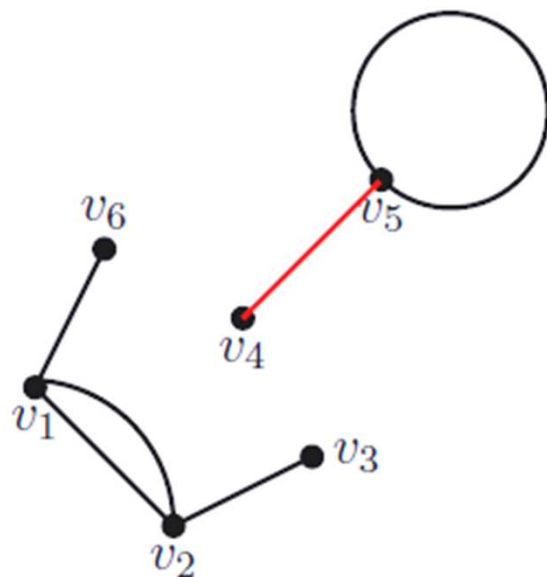
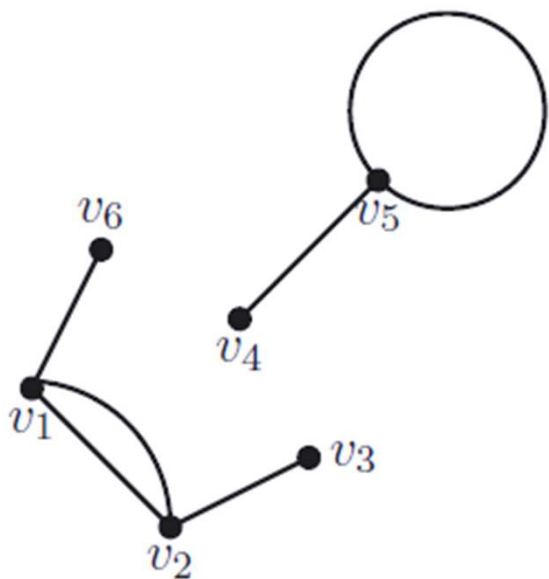
- 设 $G = \langle V, E \rangle$, $v \in V$, E 中与点 v 关联的边的条数称为 v 的度, 记作 $d(v)$ 。



$$d(v_3) = 1$$

图的基本概念

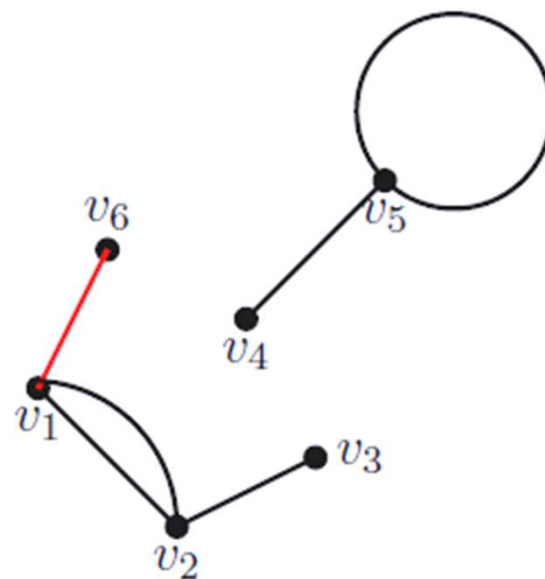
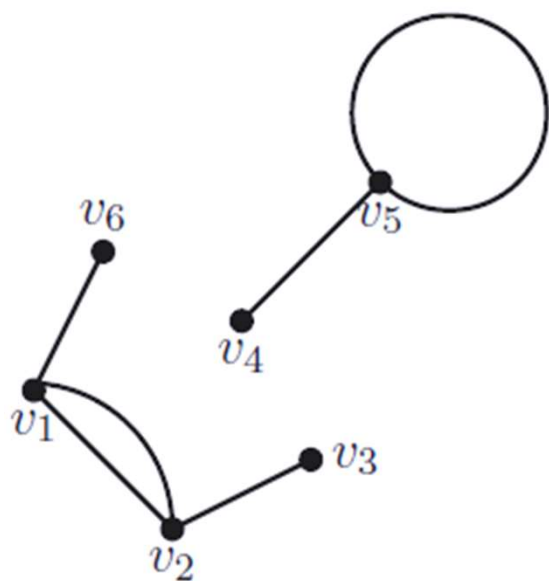
- 设 $G = \langle V, E \rangle$, $v \in V$, E 中与点 v 关联的边的条数称为 v 的度, 记作 $d(v)$ 。



$$d(v_4) = 1$$

图的基本概念

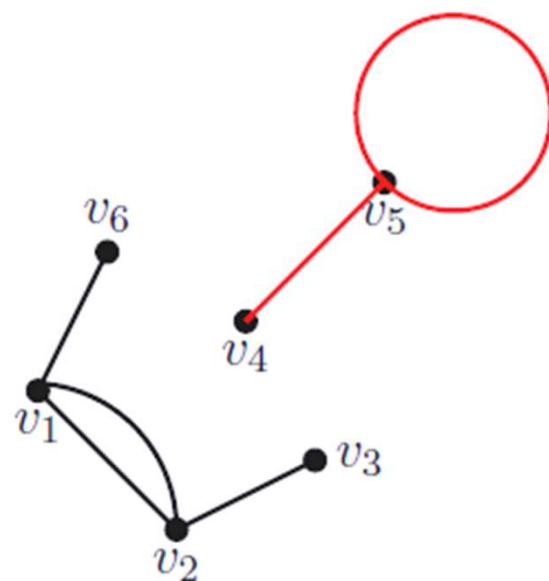
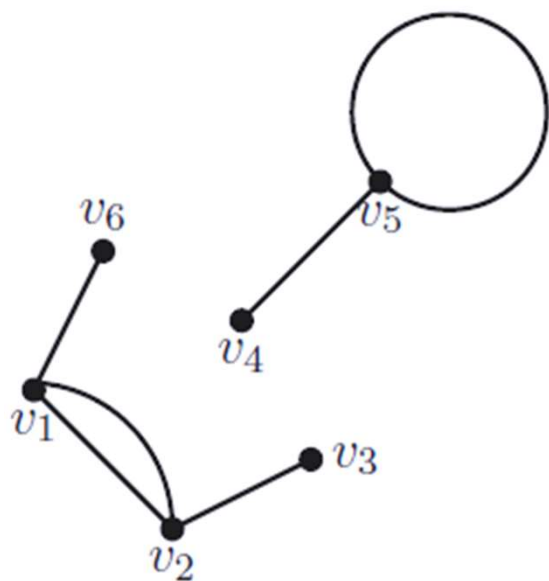
- 设 $G = \langle V, E \rangle$, $v \in V$, E 中与点 v 关联的边的条数称为 v 的度, 记作 $d(v)$ 。



$$d(v_6) = 1$$

图的基本概念

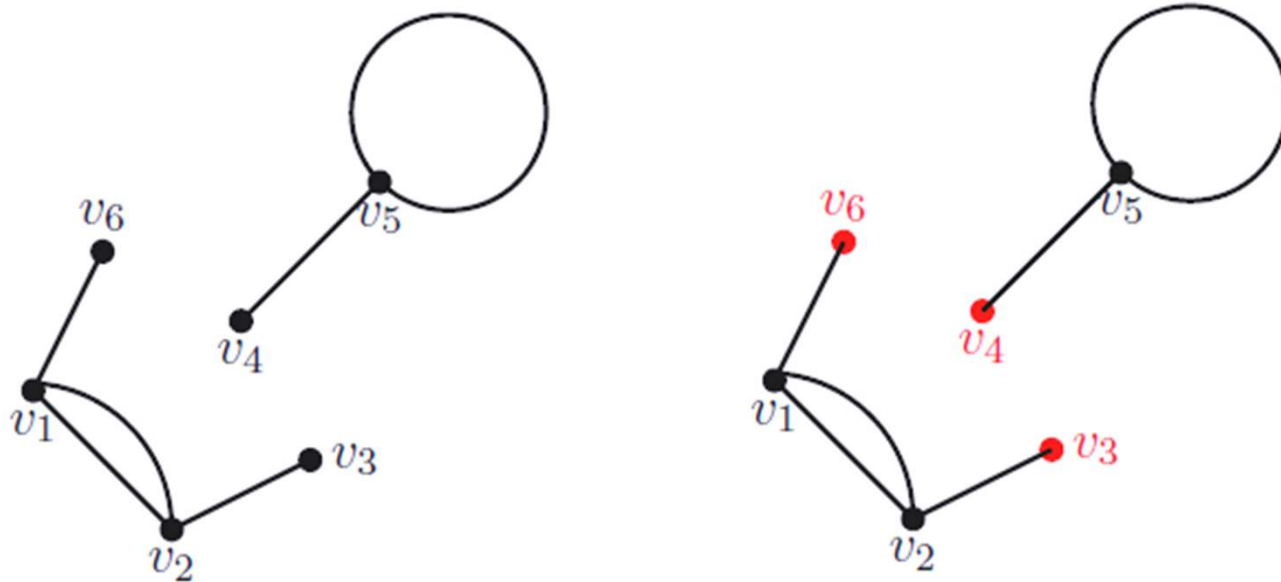
- 设 $G = \langle V, E \rangle$, $v \in V$, E 中与点 v 关联的边的条数称为 v 的度, 记作 $d(v)$ 。若顶点 v 处有环, 则默认每个环与该点的关联边数为 2。



$$d(v_5) = 3$$

图的基本概念

- 若 $d(v)$ 是奇数，称 v 为奇点；若 $d(v)$ 是偶数，称 v 为偶点。
- 度数为1的点称为悬挂点，与悬挂点关联的边称为悬挂边

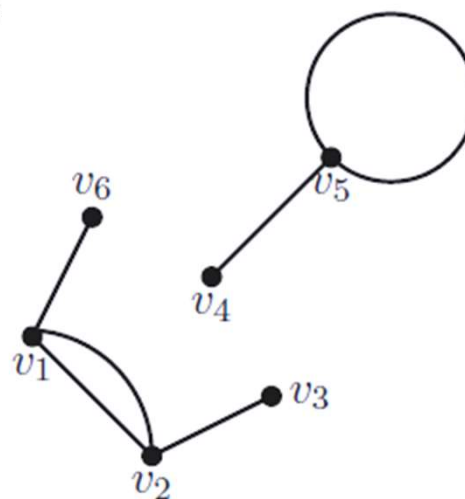


图的基本概念

- 设 $G = \langle V, E \rangle$ 是 (p, q) 图, $V = (v_1, \dots, v_p)$, 称 $d(v_1), d(v_2), \dots, d(v_p)$ 为 G 的 **度数列 (或度序列)**。

- 在图 G 中,

- **最小度** $\delta(G) = \min \{d(v) | v \in V\}$
- **最大度** $\Delta(G) = \max \{d(v) | v \in V\}$
- 对于 p 阶简单图, $\Delta(G) \leq p-1$



$$\delta(G) = 1$$

$$\Delta(G) = 3$$

$$d(v_1) = 3, \quad d(v_2) = 3$$

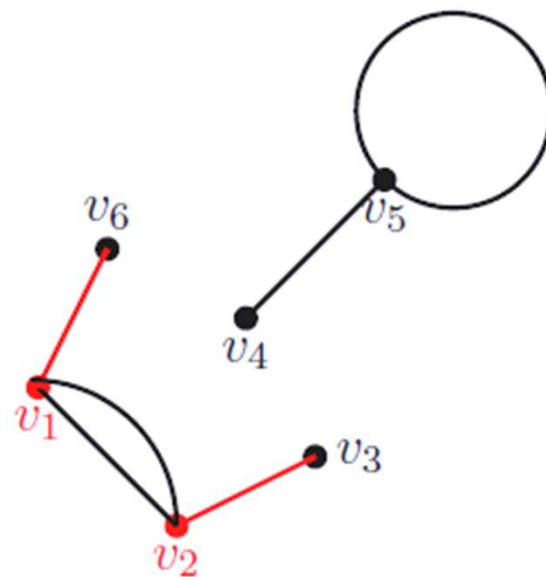
$$d(v_3) = 1, \quad d(v_4) = 1$$

$$d(v_5) = 3, \quad d(v_6) = 1$$

度序列 $\{3, 3, 1, 1, 3, 1\}$

图的基本概念

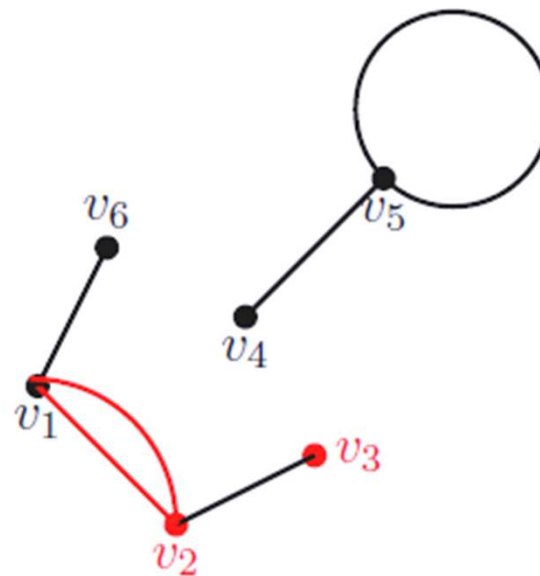
- 设 V_1 是点集 V 的子集，定义 $R(V_1) = \{(u, v) \in E \mid u \in V_1 \wedge v \notin V_1\}$
- 称集合 $R(V_1)$ 的基数 $|R(V_1)|$ 为点集 V_1 的度，记作 $d(V_1)$ ，表示图 G 中连接点集 V_1 外部点与内部点的所有边的条数



$$V_1 = \{v_1, v_2\} \quad |R(V_1)| = 2$$

图的基本概念

- 设 V_1 是点集 V 的子集，定义 $R(V_1) = \{(u, v) \in E \mid u \in V_1 \wedge v \notin V_1\}$
- 称集合 $R(V_1)$ 的基数 $|R(V_1)|$ 为点集 V_1 的度，记作 $d(V_1)$ ，表示图 G 中连接点集 V_1 外部点与内部点的所有边的条数



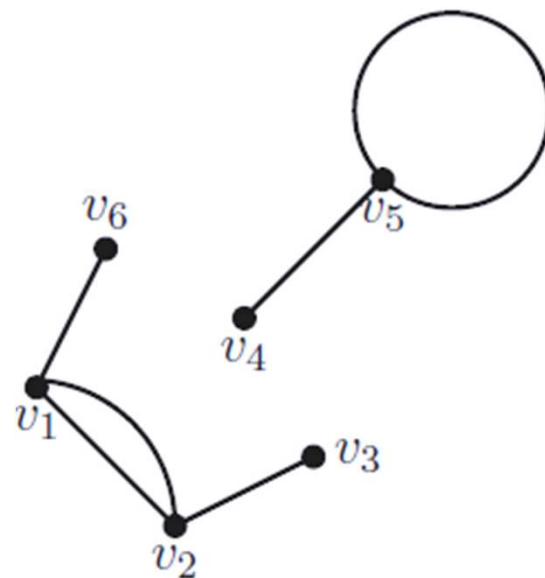
$$V_1 = \{v_2, v_3\} \quad |R(V_1)| = 2$$

握手定理

- **定理** 设 $G = \langle V, E \rangle$ 是 (p, q) 图,

$V = (v_1, \dots, v_p)$, 则

$$\sum_{i=1}^p d(v_i) = 2q$$



- 即图中各顶点度数之和是边数的两倍

$$d(v_1) = 3, \quad d(v_2) = 2$$

$$d(v_3) = 2, \quad d(v_4) = 2$$

$$d(v_5) = 3, \quad d(v_6) = 1$$

- **推论** 在一个图中, 奇点只能是偶数个

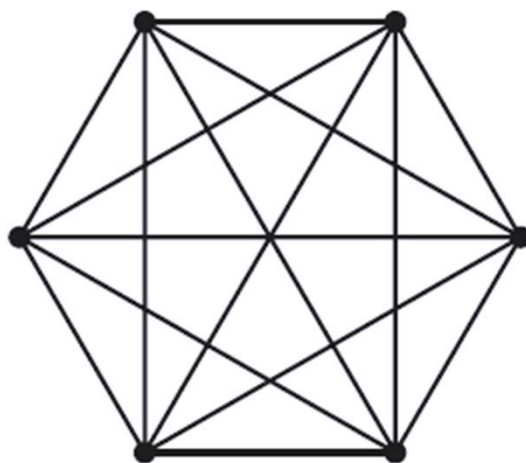
$$\sum_{v_i \in V} d(v_i) = 12 = 2q$$

练习

- 设 G 是 (p, q) 图，证明 $\delta(G) \leq 2q/p \leq \Delta(G)$
- 设图 G 有6条边，3度和5度点各一个，其余都是2度点，问图 G 有多少个顶点？
- 设9阶图 G 中，每个顶点的度数不是5就是6，证明 G 中至少有5个6度点或至少6个5度点。

图的基本概念

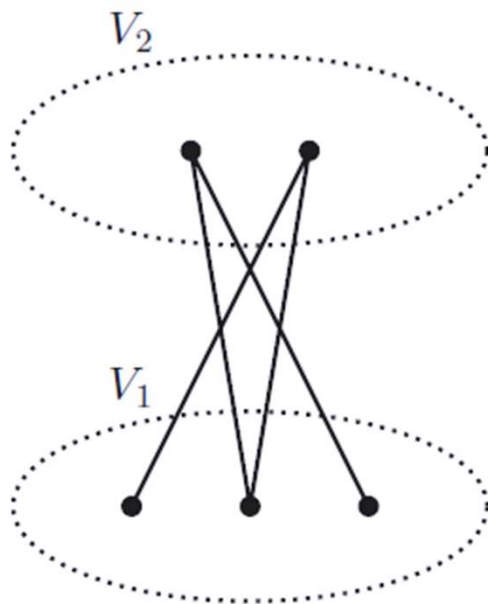
- **完全图**：任意两个不同的顶点间都有边相连的简单图
- ✓ 具有 p 个顶点的完全图记作 K_p ，共有 $p(p-1)/2$ 条边。



K_6

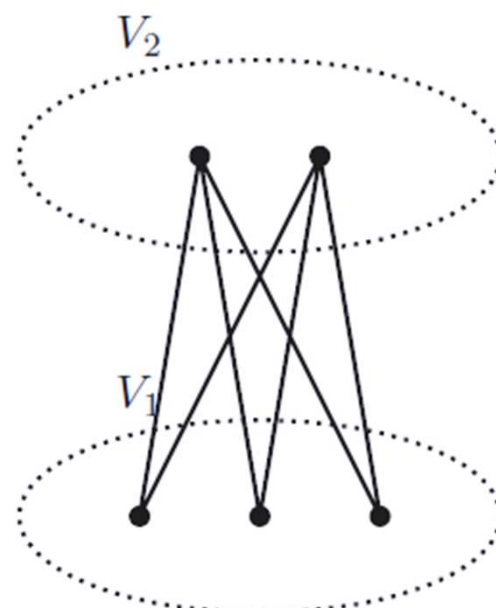
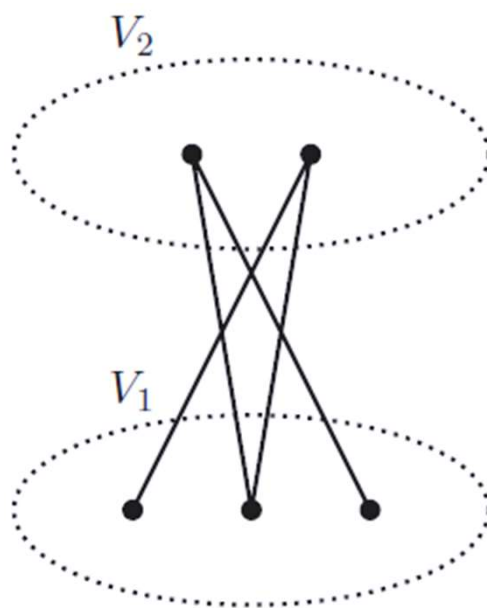
图的基本概念

- **二部图**：在简单图 $G = \langle V, E \rangle$ 中，若 $V = V_1 \cup V_2$ ， $V_1 \cap V_2 = \emptyset$ ，并且对于 $\forall (u, v) \in E$ ，均有 $u \in V_1$ 且 $v \in V_2$ ，或 $u \in V_2$ 且 $v \in V_1$



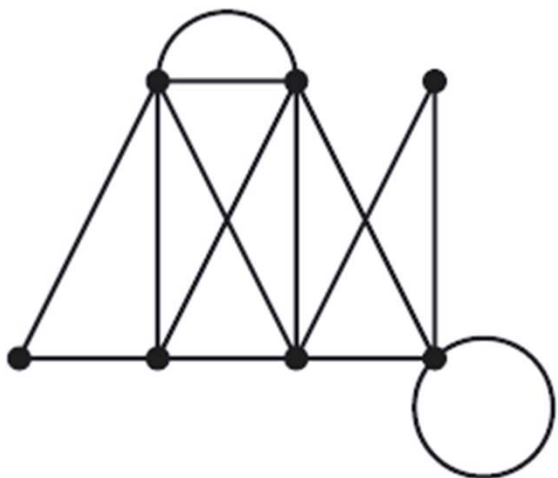
图的基本概念

- **完全二部图**：二部图 + V_1 中的所有顶点与 V_2 中的所有顶点都相连
- ✓ 若 $|V_1|=m$, $|V_2|=n$, 则完全二部图 G 记作 $K_{m,n}$ 。这时, G 的总边数为 mn



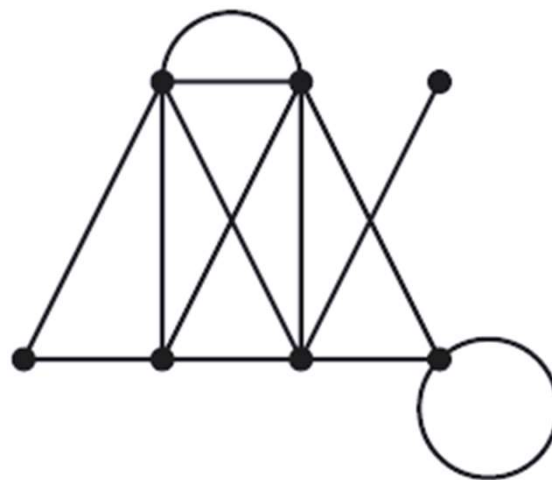
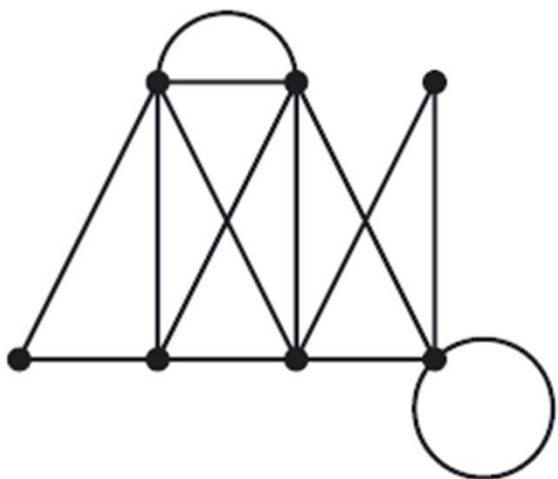
图的基本概念

- 若 $G = \langle V, E \rangle$ 和 $G_1 = \langle V_1, E_1 \rangle$ 是两个图，且 $V_1 \subseteq V, E_1 \subseteq E$ ，则称 G_1 是 G 的子图，记为 $G_1 \subseteq G$ 。



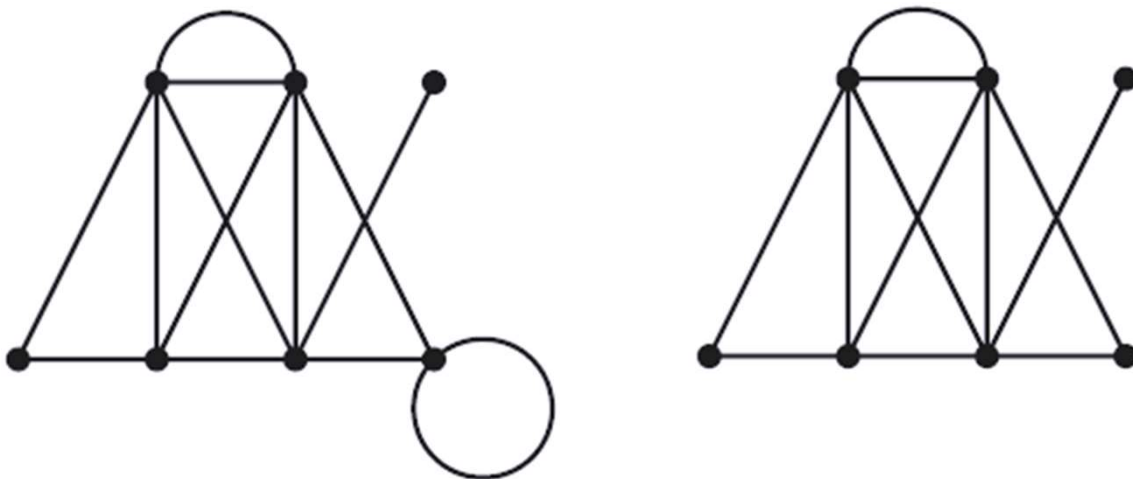
图的基本概念

- 若 $G = \langle V, E \rangle$ 和 $G_1 = \langle V_1, E_1 \rangle$ 是两个图，且 $V_1 \subseteq V, E_1 \subseteq E$ ，则称 G_1 是 G 的子图，记为 $G_1 \subseteq G$ 。



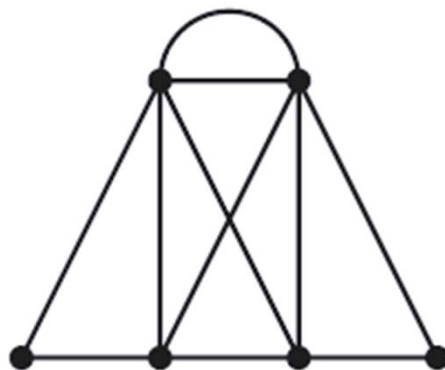
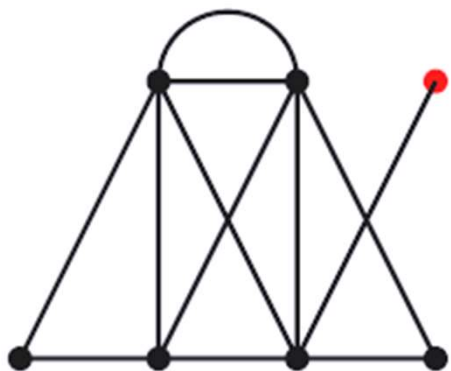
图的基本概念

- 若 $G = \langle V, E \rangle$ 和 $G_1 = \langle V_1, E_1 \rangle$ 是两个图，且 $V_1 \subseteq V, E_1 \subseteq E$ ，则称 G_1 是 G 的子图，记为 $G_1 \subseteq G$ 。



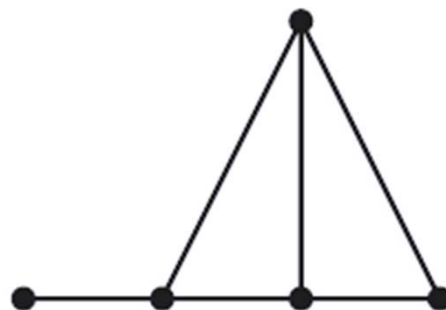
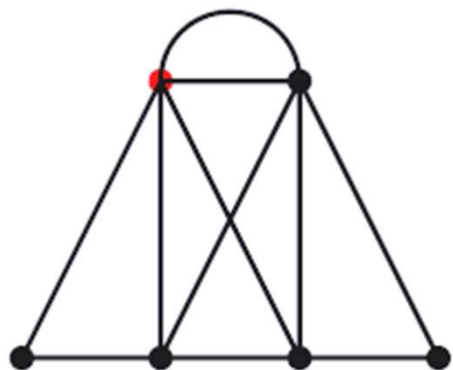
图的基本概念

- 若 $G = \langle V, E \rangle$ 和 $G_1 = \langle V_1, E_1 \rangle$ 是两个图，且 $V_1 \subseteq V, E_1 \subseteq E$ ，则称 G_1 是 G 的子图，记为 $G_1 \subseteq G$ 。



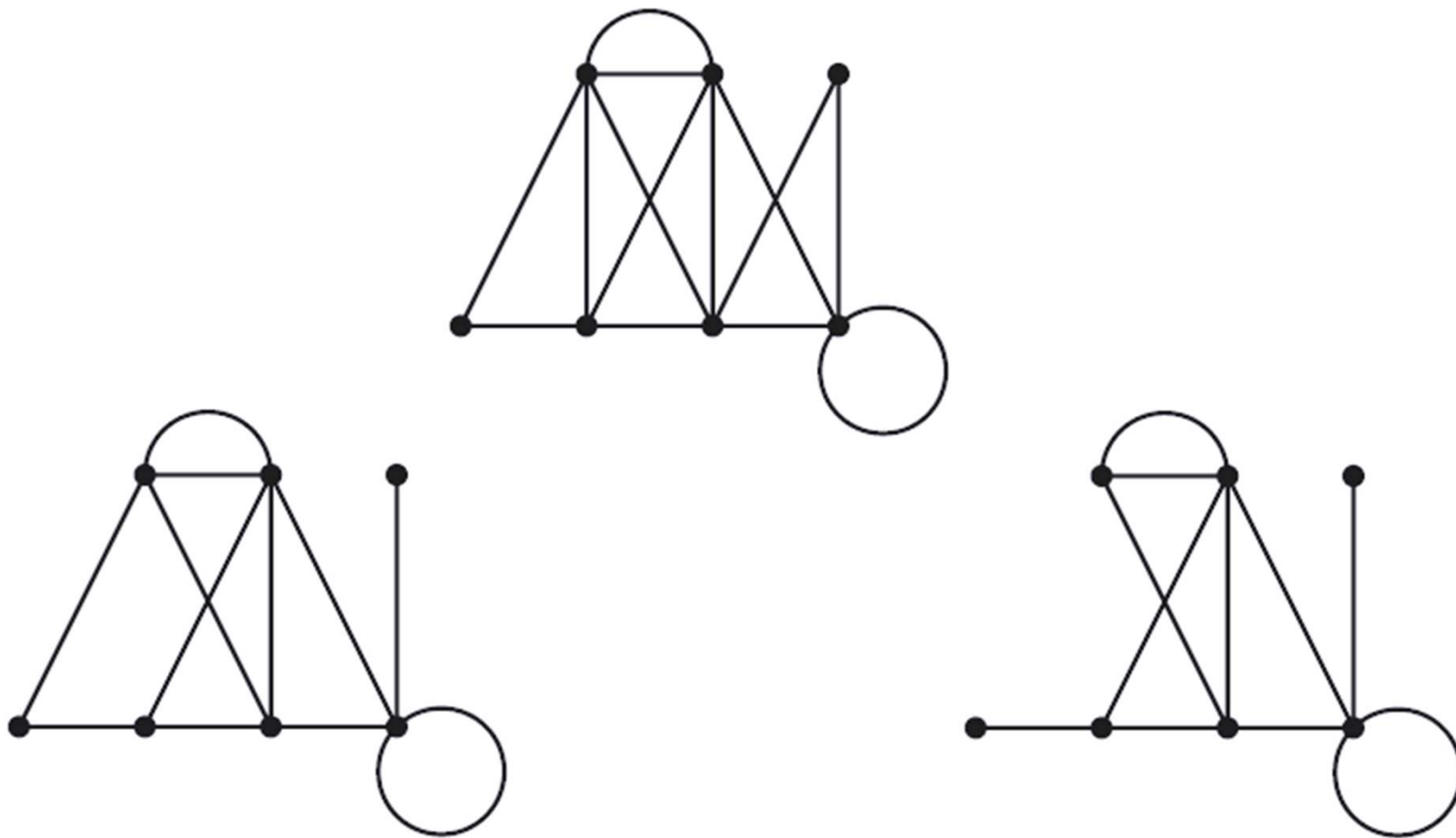
图的基本概念

- 若 $G = \langle V, E \rangle$ 和 $G_1 = \langle V_1, E_1 \rangle$ 是两个图，且 $V_1 \subseteq V, E_1 \subseteq E$ ，则称 G_1 是 G 的子图，记为 $G_1 \subseteq G$ 。



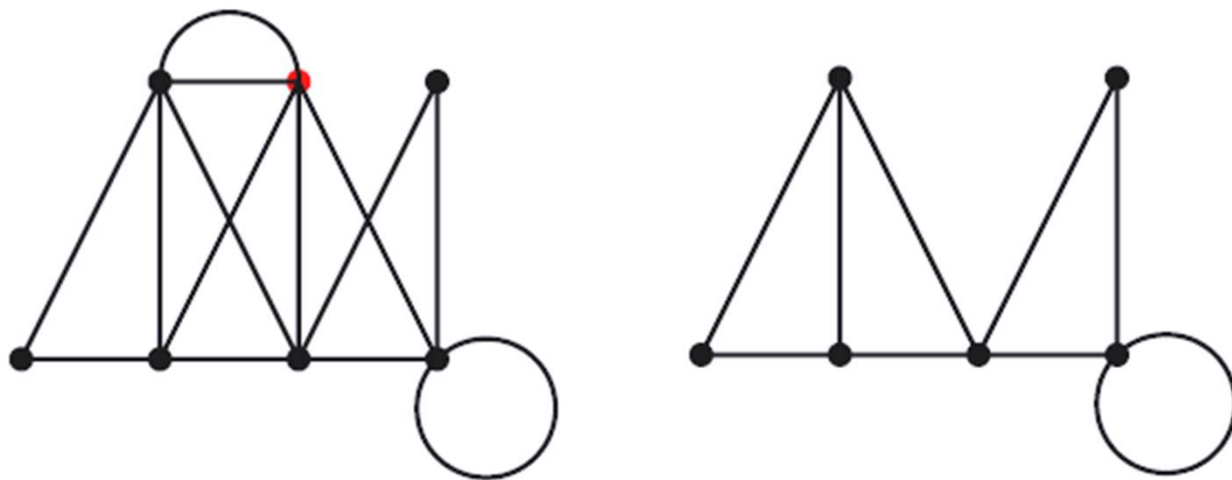
图的基本概念

- **生成子图**：若 $G_1 \subseteq G$ 且 $V_1 = V$ ，则称 G_1 是 G 的生成子图



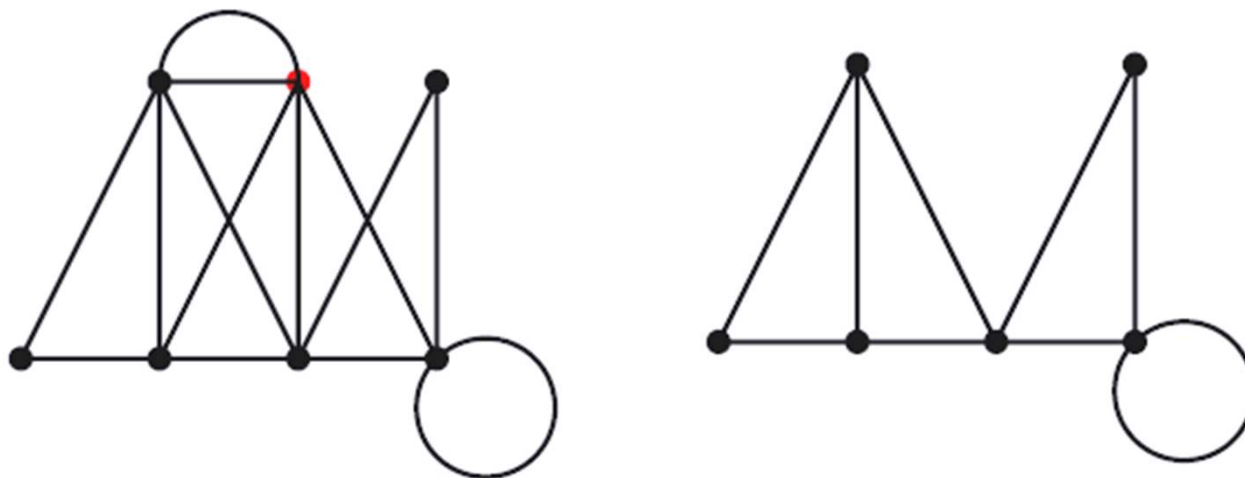
图的基本概念

- **生成子图**：若 $G_1 \subseteq G$ 且 $V_1 = V$ ，则称 G_1 是 G 的生成子图
- **导出子图**



图的基本概念

- **生成子图**：若 $G_1 \subseteq G$ 且 $V_1 = V$ ，则称 G_1 是 G 的生成子图
- **导出子图**：若 $G_1 \subseteq G$ ，且 $E_1 = \{ (u, v) \mid u, v \in V_1 \} \cap E$ ，则称 G_1 是 G 的顶点子集 V_1 确定的导出子图



应用举例

- 任何两个或以上的人组成的小组里，必有两个人组内朋友数是一样的。
- 抽象成图论问题：在简单图中，若顶点数 $p > 1$ ，则图中存在度数相同的两个顶点。
- 证明在任意具有 p 个点的简单二部图中，边数不超过 $p^2/4$
- 作业：习题5.1 第3、4题